30

日本国特許庁

15.11.99

PATENT OFFICE
JAPANESE GOVERNMENT

09/831368

□ マタタ/ ○ 3 () 別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

出願年月日 Date of Application:

1998年11月16日

REC'D 0 6 JAN 2000

出 願 番 号 Application Number:

平成10年特許願第343565号

WIPO PCT

出 類 人 Applicant (s):

株式会社セゾン情報システムズ

PRIORITY DOCUMENT

SUBMITTED OR TRANSMITTED IN COMPLIANCE WITH RULE 17.1(a) OR (b)

1999年12月17日

特許庁長官 Commissioner, Patent Office

近 藤 隆



【書類名】

特許願

【整理番号】

981116

【提出日】

平成10年11月16日

【あて先】

特許庁長官殿

【国際特許分類】

H04L 9/00

【発明の名称】

ネットワーク認証装置および方法

【請求項の数】

10

【発明者】

【住所又は居所】

東京都豊島区東池袋1丁目44番3号 株式会社セゾン

情報システムズ内

【氏名】

相原 一博

【発明者】

【住所又は居所】

東京都豊島区東池袋1丁目44番3号 株式会社セゾン

情報システムズ内

【氏名】

種崎 都章

【発明者】

【住所又は居所】

東京都豊島区東池袋1丁目44番3号 株式会社セゾン

情報システムズ内

【氏名】

塚本 優雄

【発明者】

【住所又は居所】

東京都豊島区東池袋1丁目44番3号 株式会社セゾン

情報システムズ内

【氏名】

山田 珠実

【特許出願人】

【識別番号】

595177947

【住所又は居所】

東京都豊島区東池袋1丁目44番3号

【氏名又は名称】

株式会社セゾン情報システムズ

【代表者】

柴山 敏明

【代理人】

【識別番号】 100085693

【弁理士】

【氏名又は名称】 峯 唯夫

【提出物件の目録】

【物件名】

明細書 1

【物件名】

図面 1

【物件名】

要約書 1

【物件名】 委任状 1

【書類名】 明細書

【発明の名称】 ネットワーク認証装置および方法

【特許請求の範囲】

【請求項1】 データを入力するユーザー端末に対して、当該データを仲介 する仲介サーバと、当該データに対して認証を与える認証サーバとからなり、

前記ユーザー端末での第1のデータの入力を契機に、暗号化情報を仲介サーバ に出力する認証サーバと、

前記認証サーバから受信した暗号化情報に基づいて、前記ユーザー端末で入力 される第2のデータを暗号化するための暗号化プログラムを生成し、この暗号化 プログラムを前記ユーザー端末に配信する仲介サーバとからなるネットワーク認 証装置。

【請求項2】 前記暗号化情報は暗号化関数であり、前記認証サーバは、暗号化プログラムにより暗号化された第2のデータと、自身が保有する第2のデータを前記暗号化関数で暗号化したものと比較することにより前記ユーザー端末からのセッションの正当性を評価することを特徴とする請求項1記載のネットワーク認証装置。

【請求項3】 前記暗号化情報は、前記ユーザー端末から仲介サーバへのセッション毎に変化することを特徴とする請求項1または2記載のネットワーク認証装置。

【請求項4】 前記第1のデータはユーザーIDであり、第2のデータはパスワードであることを特徴とする請求項1記載のネットワーク認証装置。

【請求項5】 前記暗号化情報は、前記認証サーバのかわりに前記仲介サーバが有する複数の暗号化関数の中から暗号化関数を特定する暗号化キーであることを特徴とする請求項2記載のネットワーク認証装置。

【請求項6】 ユーザー端末より受信した第1のデータを仲介サーバにおいて認証サーバに仲介するステップと、

前記第1のデータに基づいて暗号化情報を生成し、当該暗号化情報を仲介サーバに送信するステップと、

前記第1のデータに対応し認証サーバが保有する第2のデータを読み出してこ

れを前記暗号化情報で暗号化するステップと、

仲介サーバにおいて、前記暗号化情報に基づいて、前記ユーザー端末で入力される第2のデータを暗号化するための暗号化プログラムを生成し、この暗号化プログラムを前記ユーザー端末に配信するステップと、

ユーザー端末において、前記暗号化プログラムによって入力された第2のデータを暗号化するステップと、

ユーザー端末で暗号化された第2のデータを、前記認証サーバで暗号化された 第2のデータと比較するステップとからなるネットワーク認証方法。

【請求項7】 前記暗号化情報は、前記ユーザー端末から仲介サーバへのセッション毎に変化することを特徴とする請求項6記載のネットワーク認証方法。

【請求項 8】 ユーザー端末より受信した第1のデータを仲介サーバにおいて認証サーバに仲介するステップと、

前記第1のデータに基づいて暗号化情報を生成し、当該暗号化情報を仲介サーバに送信するステップと、

前記第1のデータに対応し認証サーバが保有する第2のデータを読み出してこれを前記暗号化情報で暗号化するステップと、

仲介サーバにおいて、前記暗号化情報に基づいて、前記ユーザー端末で入力される第2のデータを暗号化するための暗号化プログラムを生成し、この暗号化プログラムを前記ユーザー端末に配信するステップと、

ユーザー端末において、前記暗号化プログラムによって入力された第2のデータを暗号化するステップと、

ユーザー端末で暗号化された第2のデータを、前記認証サーバで暗号化された 第2のデータと比較するステップとからなるプログラムを記憶した記憶媒体。

【請求項9】 データを入力するユーザー端末に対して、当該データを仲介 する仲介サーバと、当該データに対して認証を与える認証サーバとからなり、

前記ユーザー端末での処理要求の入力を契機に、前記処理要求に対する固有情報を発生させる認証サーバと、

前記固有情報に基づいて生成した入力インターフェースを前記ユーザー端末に 提供する仲介サーバとからなるネットワーク認証装置。 【請求項10】 前記入力インターフェースは、ユーザー端末上で機能する 実行プログラムであり、

当該実行プログラムは2以上のユーザー情報の入力を受け付けるとともに、 前記で入力された2以上のユーザー情報を暗号化して前記仲介サーバに送信す る請求項9記載のネットワーク認証装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明が属する技術分野】

本発明は、インターネット等の商用ネットワークにおけるセキュリティ技術に 関する。

[0002]

【従来の技術】

インターネットが商用目的で使用されるようになってくると、ネットワークの セキュリティ技術の早急な確立が必要になってきている。

[0003]

すなわち、インターネットはTCP/IPによるオープンなプロトコルを用い たデータ通信であり、データ通信の秘密性は本来的に予定されていない。

[0004]

そのため、公開鍵等の各種の暗号化技術を用いてユーザー端末とサーバとの間 のデータセキュリティを確保する技術が多数提案されている。

[0005]

このような暗号通信では、ユーザー端末から暗号化された特定のデータをサーバに送信し、サーバではこれを復号化して当該ユーザーの正当性を認証するものが一般的であった。

[0006]

しかし、前記認証サーバそのものはインターネット上でオープンな環境に配置 されており、サーバそのものはファイアウォールが確立されていたとしても、そ のサーバのアドレスは誰でも知ることができる状態だった。

[0007]

すなわち、認証サーバは、そのアドレスが公知なことにより、常にハッカーや クラッカーの標的となってしまう可能性を否定できなかった。

[0008]

さらに、悪意の第三者がこのような暗号化通信を傍受してサーバとの間でデータ通信を再開することにより、いわゆるなりすましが可能となり、クレジットカード等がネットワーク上で不正に使用されてしまう可能性もあった。

[0009]

本発明は、このような点に鑑みてなされたものであり、認証サーバの存在そのものの秘密性を高めるとともに、ユーザーが認証のためのデータ入力を行うプログラム自体を使い切り形式にしてユーザー端末に配信することにより、高いネットワークセキュリティを保証するシステムを提供することを技術的課題とする。

[0010]

【課題を解決するための手段】

本発明の第1の手段は、データを入力するユーザー端末に対して、当該データを仲介する仲介サーバと、当該データに対して認証を与える認証サーバとからなり、前記ユーザー端末での第1のデータ入力を契機として、暗号化情報を仲介サーバに出力する認証サーバと、前記認証サーバから受信した暗号化情報に基づいて、前記ユーザー端末で入力される第2のデータを暗号化するための暗号化プログラムを生成し、この暗号化プログラムを前記ユーザー端末に配信する仲介サーバとからなるネットワーク認証装置である。

[0011]

仲介サーバを経由させることにより、認証サーバの秘匿性を高めることができる。 すなわち、認証サーバのアドレスそのものを秘密に保つことができる。

[0012]

また、認証サーバが有する暗号化情報を仲介サーバに提供し、仲介サーバでは この固有の暗号化情報に基づいて暗号化プログラムを生成し、ユーザー端末から 第2のデータが入力されるときに当該暗号化プログラムを通じて暗号化させる。 ここで、暗号化プログラムとは、JAVAのアプレットで生成することができる [0013]

本発明の第2の手段は、前記第1の手段において、暗号化情報は暗号化関数であり、前記認証サーバは、暗号化プログラムにより暗号化された第2のデータと、自身が保有する第2のデータを前記暗号化関数で暗号化したものと比較することにより前記ユーザー端末からのセッションの正当性を評価するようにした。

[0014]

暗号化関数は必ずしも一通りでなくてよく、複数の関数を用意しておくことにより、暗号化による秘匿性がより高められる。

[0015]

本発明の第3の手段は、前記第1または第2の手段において、暗号化情報は、 前記ユーザー端末から仲介サーバへのセッション毎に変化するようにした。

[0016]

たとえば、認証サーバの機械時計の日時情報をパラメータ(変数)として用いることにより、セッション毎に異なる暗号化情報を生成することができる。これにより、ユーザー端末からのデータを傍受した第三者が不正に仲介サーバにアクセスしても、既に暗号化情報が変化しているために、認証サーバによる正当な認証を受けることができないため、秘密が保たれる。

[0017]

本発明の第4の手段は、前記第1の手段において、前記第1のデータはユーザーIDであり、第2のデータはパスワードであることとした。たとえばクレジットカードの獲得ポイント数の確認等において、高い秘匿性が要求されるパスワード情報の転送に本発明を用いることができる。

[0018]

本発明の第5の手段は、前記第2の手段において、暗号化情報として前記認証 サーバのかわりに、前記仲介サーバが有する複数の暗号化関数の中から暗号化関 数を特定する暗号化キーにしたものである。

[0019]

この場合には、認証サーバと仲介サーバとに同一の関数テーブルを有しており 、当該暗号化キーによってテーブル中から採用する暗号化関数を特定することが できるようになっている。

[0020]

本発明の第6の手段は、ユーザー端末より受信した第1のデータを仲介サーバにおいて認証サーバに仲介するステップと、前記第1のデータに基づいて暗号化情報を生成し、当該暗号化情報を仲介サーバに送信するステップと、前記第1のデータに対応し認証サーバが保有する第2のデータを読み出してこれを前記暗号化情報で暗号化するステップと、仲介サーバにおいて、前記暗号化情報に基づいて、前記ユーザー端末で入力される第2のデータを暗号化するための暗号化プログラムを生成し、この暗号化プログラムを前記ユーザー端末に配信するステップと、ユーザー端末において、前記暗号化プログラムによって入力された第2のデータを暗号化するステップと、ユーザー端末で暗号化された第2のデータを、前記認証サーバで暗号化された第2のデータと比較するステップとからなるネットワーク認証方法である。

[0021]

本手段においても、仲介サーバを経由させることにより、認証サーバの秘匿性を高めることができる。すなわち、認証サーバのアドレスそのものを秘密に保つことができる。また、認証サーバが有する暗号化情報を仲介サーバに提供し、仲介サーバではこの固有の暗号化情報に基づいて暗号化プログラムを生成し、ユーザー端末から第2のデータが入力されるときに当該暗号化プログラムを通じて暗号化させる。ここで、暗号化プログラムとは、JAVAのアプレットで生成することができる。

[0022]

本発明の第7の手段は、前記第6の手段において、前記暗号化情報を、前記ユ ーザー端末から仲介サーバへのセッション毎に変化させるようにした。

[0023]

たとえば、認証サーバの機械時計の日時情報をパラメータ(変数)として用いることにより、セッション毎に異なる暗号化情報を生成することができる。これにより、ユーザー端末からのデータを傍受した第三者が不正に仲介サーバにアクセスしても、既に暗号化情報が変化しているために、認証サーバによる正当な認

証を受けることができないため、秘密が保たれる。

[0024]

本発明の第8の手段は、前記第6の手段で述べたステップからなるプログラム を記憶した記憶媒体である。

[0025]

ここで、記憶媒体とは、光学的、磁気的、光磁気的な記録手段を備えたあらゆる媒体を含み、光ディスク、光磁気ディスク、磁気テープ、またはこれらを収容 したカートリッジ、カセット、カード等を含む。

[0026]

本発明の第9の手段は、認証サーバはユーザー端末での処理要求の入力を契機 にこの処理要求に対する固有情報を発生させ、これを受け取った仲介サーバは、 前記固有情報に基づいて生成した入力インターフェースを前記ユーザー端末に提供するものである。

[0027]

処理要求とは、たとえばインターネットブラウザ等に表示されるボタンをユーザーがマウスで指示することにより送信される行為を意味する。認証サーバで発生させる固有情報とは、たとえば当該処理要求に対応する受付番号や暗号化方法等を意味する。

[0028]

本発明の第10の手段は、前記第9の手段において、前記入力インターフェースとしてユーザー端末上で機能する実行プログラムを用意し、この実行プログラムでは2以上のユーザー情報の入力を受け付けてこれらを暗号化して前記仲介サーバに送信するようにしたものである。

[0029]

実行プログラムとは、たとえばJAVAアプレットであり、ユーザー情報とはこのアプレット上で入力されるカード番号や暗証番号を意味する。これらのユーザー情報は、当該アプレット上で暗号化されて仲介サーバを経て認証サーバに送られる。

[0030]

【本発明の実施の形態】

以下、図面に基づいて、本発明の実施の形態を説明する。

[0031]

図1は、本実施形態のシステム構成を示す概略図である。

[0032]

本実施形態は、ユーザー端末1がインターネット2を介して仲介サーバ3に接続されており、この仲介サーバ3はファイアウォールサーバ4を介してLANまたはWANによって認証サーバ5と接続されている。

[0033]

認証サーバ5は、受付データベース6とオーソリデータベース7とを有しており、各データベースのファイル構成は図2および図3に示す通りとなっている。すなわち、受付データベース6には、認証サーバ5で付与される受付番号と、ユーザー端末1で入力されたカード番号と、暗号化アルゴリズムを特定するための暗号化キー(後で詳述する)が登録されている。また、オーソリデータベース7には、認証のためにあらかじめ登録されているカード番号と、同じくあらかじめ登録されているパスワードとが登録されている。

[0034]

なお、認証サーバ5には、前記受付データベース6とオーソリデータベース7 以外にも、ユーザー情報データベース26および認証結果データベース27(と もに図5参照)を有しているが、図1では図示を省略している。

[0035]

前記図1に示したシステムは、たとえば、ユーザーが、ユーザー端末1よりクレジットカードの番号およびパスワードを入力することにより、当該クレジットカードに累積されたポイント(得点)を参照するために用いられる。ユーザー端末1から入力されるクレジットカード番号やパスワードは、通信路上で高いセキュリティが必要であり、またこれを認証するための認証サーバ5も受付データベース6やオーソリデータベース7のセキュリティを維持する必要がある。

[0036]

本実施形態では、これらの点について、ユーザー端末1から入力されるクレジ

ットカード番号やパスワードを一時的な使い切りプログラム、たとえば使い捨てのJAVAアプレットを用いて通信路上のデータ傍受を防止するとともに、仲介サーバ3を設けてユーザー端末1は直接的にはこの仲介サーバ3と交信することにより、認証サーバ5そのもののアドレスやシステム構成を秘密化している。

[0037]

次に、図4を用いてユーザー端末1と仲介サーバ3と認証サーバ5のそれぞれの機能について説明する。

[0038]

図4は、ユーザー端末1が仲介サーバ3のサーバプログラム12にアクセスして(図14参照)、カード番号入力画面(図15参照)を選び、カード番号を仲介サーバ3に送信し、図16に示した暗証番号入力画面がユーザー端末1に表示されるまでのユーザー端末1と仲介サーバ3と認証サーバ5との各機能分担を示したブロック図である。

[0039]

まず、ユーザーは、ユーザー端末1よりインターネット2にダイヤルアップI P等の方法でアクセスし、ユーザー端末1内のブラウザ11(WWW閲覧プログ ラム)を起動する。そして、URL(Uniform Resource Locator)として仲介サー バ3のサーバプログラム12のアドレスを指定することによって、図14に示す 画面が表示される。

[0040]

そして、ユーザーが図14に示した画面上でポイント照会をマウス等の入力補助装置を用いて指定することによって、当該「ポイント照会」に設定されたリンク情報にしたがって、図15に示すカード番号入力画面が表示される。

[0041]

ここで、ユーザーが自身のカード番号(たとえば「1234」)を入力すると、この入力されたカード番号(ID)が仲介サーバ3に送信される(図4のステップ(1):以下、本実施態様におけるカッコ付き数字は、図4の丸付き数字に対応する)。

[0042]

仲介サーバ3のサーバプログラム12が前記カードIDを受け取ると、受付サーブレット13 (使い切りのサーバ側プログラム)を起動して (ステップ(2))、カードIDを受付サーブレット13を介してキューイング14の状態にする (ステップ(3), (4))。

[0043]

認証サーバ5は、キューフェッチ機能 15により仲介サーバ3からのキューを 定期的にチェックしており(ステップ(5))、前記キュー14を確認するとこれ を取り込む(ステップ(6))。

[0044]

そして、認証サーバ5は、オーソリ・ユーザー・エージェント・プログラム(以下、「オーソリUA」という)16を起動するとともに、このオーソリUA16に対してカードIDを送信する(ステップ(7),(8))。このオーソリUA16は一時的なエージェント・プログラムであり、ユーザー端末1よりなんらかの理由で通信が切断された場合には、一定時間経過後に認証サーバ5上から削除される。

[0045]

オーソリUA16は、さらに、認証サーバ5の暗号化関数管理部17より暗号化キーと暗号化関数を読み出して(ステップ(9))、受付番号を生成し、受付情報を受付データベース6に格納する(ステップ(10))。なお、暗号化キーとは、暗号化するための鍵情報を意味し、複数の暗号化関数の中からアクセス毎に択一的に採用されたものを用いる。

[0046]

このような暗号化キーを用意しておく理由は以下の通りである。

[0047]

すなわち、カードIDは一定であるため、同一のカードIDで複数回のアクセスがあることが考えられる。そのため、カードIDに対してアクセス毎に異なる暗号化キーを実現できる複数の暗号化関数を用意しておくことにより、不正アクセスを防止できる。なお、暗号化キーと暗号化関数については、図9,10および11を用いて後述する。また、受付番号は、シーケンシャルな番号であり、毎

日午前零時にリセットされる。すなわち、その日の3番目のアクセスには「0003」が付与される。

[0048]

オーソリUA16は、前記のように受付順に付与される受付番号を生成し(ステップ(10))、前記カードIDと暗号化キーとともに受付データベース6に格納する(図2参照)。

[0049]

次に、オーソリUA16は、仲介サーバ3対して仲介ユーザー・エージェント (以下、「仲介UA」という) 20の起動を指示する(ステップ(11), (12))。

[0050]

仲介サーバ3内で仲介UA20が起動されると、前記認証サーバ5のオーソリUA16から受付番号、カードID、暗号化関数からなる受付情報を送信する(ステップ(13))。

[0051]

この受付情報を受け取った仲介UA20は、前述の受付サーブレット13に対して受付番号と暗号化関数を送信する(ステップ(14))。

[0052]

受付サーブレット13は、これに基づいて、受付番号と暗号化関数を埋め込ん だ暗号化アプレット21を生成する (ステップ(15))。この暗号化アプレット2 1はサーバプログラムを通じてユーザー端末1のブラウザ11に送信される (ステップ(16), (17))。

[0053]

この暗号化アプレット 2 1 とは、いわゆる J A V A アプレットであり、インターフェースとしてのHTML(Hyper Text Mark-up Language)ファイルとともにユーザー端末 1 のブラウザ 1 1 に送信される。このときのブラウザ 1 1 の画面を示したものが図 1 6 である。これを表示するためのHTMLファイルは、図 7 に示すようにテキストの記述で構成されている。この記述中、APPLET CODEとして指定されているのTP19980812114910.classが暗号化アプレット 2 1 のファイル名となっている。この暗号化アプレット 2 1 は、いわゆるワン・タイム・プログラ

ムであり、当該カードIDの認証のためのセッションのみに用いられる一時的な プログラムである。暗号化アプレット21は、前述のように、認証サーバ5で付 与された受付番号と、暗号化関数によって生成されているため、同一の暗号化ア プレット21が生成される可能性は天文学数値的に低くなっている。

[0054]

次に、図5を用いて、ユーザー端末1のブラウザ11上で、図16に示したアプレット画面で入力されたパスワードが、仲介サーバ3を経由して認証サーバ5で認証されて図17に示すような認証画面が表示されるまでの仲介サーバ3と認証サーバ5との機能を説明する。

[0055]

まず、ユーザー端末1上のブラウザ11より入力されたパスワードは、前述のように1回のセッションだけのために生成された前記暗号化アプレット21によって暗号化されて仲介サーバ3に送信される(ステップ(2))。このように仲介サーバ3から提供された1回限りの暗号化アプレット21を用いて入力されたパスワードを暗号化することによって、ユーザー端末1と仲介サーバ3との回線をトレースして当該通信を傍受したとしても、同一のカードIDによる次のセッションには利用することができない。

[0056]

前記暗号化パスワードを受信した仲介サーバ3では、サーバプログラム12によって認証サーブレット25が起動され、ここに前記暗号化パスワードが引き渡される(ステップ(3),(4))。

[0057]

ここで、認証サーブレット25は、図4で説明した受付サーブレット13が保有していた受付番号を引き継ぎ、暗号化パスワードとともにこの受付番号を仲介 UA20に送信する(ステップ(5))。

[0058]

認証サーバ5のオーソリUA16からは一定間隔で仲介サーバ3に対して認証 要求がなされており(ステップ(1))、仲介サーバ3の仲介UA20が前述の受 付番号と暗号化パスワードを受け取った状態になっていると、この認証要求をト リガとしてこれらの情報をオーソリUA16に送信する(ステップ(6))。

[0059]

オーソリUA16は、前記受付番号をキーにして受付データベース6にアクセスし、この受付番号に対応するカードIDと暗号化キーを読み出す (ステップ(7))。そして、得られたカードIDと暗号化キーと前記の暗号化パスワードを組にして認証部28に対して認証要求を行う (ステップ(8))。

[0060]

前記認証要求を受け付けた認証部 2 8 は、暗号化関数管理部 1 7 より暗号化関数を読み出すとともに (ステップ(9))、オーソリデータベース 7 よりカード I Dをキーにしてパスワードを読み出す (ステップ(10))。そして、認証部 2 8 は、オーソリデータベース 7 から読み出したパスワードを暗号化関数によって暗号化し (ステップ(11))、これをオーソリ U A 1 6 が受信した暗号化パスワードと比較する (ステップ(12))。

[0061]

認証部28は、前記両暗号化パスワードが一致した場合には、認証OKとして、ユーザー情報データベース26よりユーザー情報を読み出す(ステップ(13))。このユーザー情報とは、たとえば当該ユーザーのクレジットカードに対する獲得ポイント数などである。

[0062]

そして、認証部28は、認証結果データベース27にこの認証結果として、受付番号、暗号化パスワードおよびユーザー情報を登録する(ステップ(14))。これとともに、オーソリUA16に対して認証結果、すなわち認証〇Kの結果フラグと獲得ポイント数等のユーザー情報を送信する(ステップ(15))。

[0063]

オーソリUA16は、認証結果がOKだった場合には、受付データベース6に暗号化パスワードを書き込むとともに(ステップ(16))、仲介サーバ3の仲介UA20に対して認証結果をユーザー情報とともに送信する(ステップ(17))。

[0064]

前記認証結果は、仲介サーバ3の仲介UA20→認証サーブレット25および

サーバプログラム 1 2 を経由してユーザー端末 1 に送信され、当該ユーザー端末 1上のブラウザ画面に表示される(ステップ(18)~(20))。

[0065]

このときのユーザー端末1上の表示画面を示したものが図17である。

[0066]

次に、図4で説明したブラウザ11に提供されるHTMLファイルと暗号化アプレット21の生成手順について図6を用いて説明する。

[0067]

まず、前述のように、ブラウザ11上よりカードIDが入力されると(ステップ(1))、サーバプログラム12が起動し、受付サーブレット13の起動が促される(ステップ(2))。

[0068]

受付サーブレット 13 は、まず、図 12 に示すようなアプレットのテンプレート 61 を選択的に読み出して(ステップ(3))、種プログラム(Seed)の書き換えと実行ファイル(class)の出力を行い(ステップ(4))、暗号化アプレット 21 を生成する。そして、この暗号化アプレット 21 は、受付サーブレット 13 によって生成された11 にボータ 11 に提供される(ステップ(5)~(6))。

[0069]

このHTMLデータ62の具体的なソースコードを示したものが図7である。

[0070]

次に、本実施形態における暗号化について説明する。

[0071]

まず、前記暗号化アプレット21を当該セッション限りの使い切りとするため、暗号化キーを設定する。すなわち、暗号化キーの操作によってセッション毎に異なる暗号化式を生成させることになる。そのため、暗号化関数管理部17には、図9および図10に示す暗号化関数を登録した暗号化テーブルAおよびBが設けられている。

[0072]

すなわち、本実施形態では、暗号化キーによって採用される暗号化関数が特定 されるようになっており、この暗号化キーは後の認証のために認証サーバ5の受 付データベース6内に保持される(図5参照)。

[0073]

図9および図10において、変数 a は日付であり、各サーバが有している時計機能から得る。当該テーブル構成において、暗号化キーとして「A3」が指定されたときには、図9に示すテーブルAの3番目の式、すなわち、「Y=aX+3」が採用される。この式を用いた場合、たとえば当該日が10日であるとすると (a=10)、入力された数値Xを10倍して3を加えた数値Yが暗号化値となる。

[0074]

なお、暗号化キーは、セッション毎に異なる数値が生成されるように、変数としてサーバの機械時計の値を用いてもよい。たとえば、暗号化テーブルに図11に示すような関数が登録されている場合、Aはサーバの機械時計の秒(4桁)、Bはサーバの機械時計の年月日(6桁)、Cはサーバの機械時計の時分(4桁)としてもよい。

[0075]

次に、図13を参照しながら、本実施形態における暗号化と認証の理解を容易にするために、以下の具体的な数値を用いてユーザー端末1と、仲介サーバ3と、認証サーバ5とのやりとりを時系列的に説明する。

[0076]

カード番号 (ID):1234

[0077]

受付番号: 4912

[0078]

パスワード:9104

[0079]

暗号化関数: Y = 3 X - 9 9

[0080]

まず、ユーザー端末1よりカード番号(ID)として「1234」が入力されると(ステップ1301)、仲介サーバ3はこれを仲介して(1302)、認証サーバ5に通知する。

[0081]

認証サーバ5では、このカード番号(ID)「1234」を取得し、これに受付番号「4912」を付与する。そして、暗号化方法を設定する(1303)。 具体的には暗号化関数「Y=3X-99」とこの関数を特定する暗号化キーが暗号化関数管理部17から読み出される(図4参照)。

[0082]

仲介サーバ3は認証サーバ5より前記受付番号「4912」と暗号化関数「Y = 3X-99」を取得し(1304)、これらを埋め込んだ暗号化アプレット2 1を生成する(1305)。

[0083]

次に、ユーザー端末 1上でパスワード「9104」が入力されると(1306)、これが暗号化関数「Y=3X-99」によって計算され、計算結果が暗号化暗証番号「27213」として仲介サーバ3を通じて認証サーバ5に通知される(1307, 1308)。

[0084]

一方、認証サーバ5では、前記と並行して、前記暗号化関数「Y=3X-99」を暗号化関数管理部17から読み出すとともに(1309)、ステップ1303で取得したカード番号(ID)をキーにしてオーソリデータベース7よりパスワード「9104」を読み出す(1310)。そして、読み出されたパスワードを、前記暗号化関数「Y=3X-99」によって暗号化する(1311)。そしてここで暗号化された数値と前述のユーザー端末1から通知された暗号化暗証番号「27213」と比較する(1312)。

[0085]

この結果、オーソリデータベース7に格納されていたパスワードを暗号化した

ものと、ユーザー端末1からの暗号化暗証番号とが一致した場合には認証が成立 して認証サーバ5内で保持されていたユーザー情報が仲介サーバ3を介して(1 313)、ユーザー端末1に提供される(1314)。

[0086]

なお、以上の説明は認証サーバ5から暗号化関数を仲介サーバ3に通知して暗 号化アプレット21を生成する場合であったが、図8に示すように、仲介サーバ 3が認証サーバ5から暗号化キー801のみを受け取り、仲介サーバ3自身が有 する関数テーブル802との組み合わせで暗号化アプレット21を生成してもよ い。

[0087]

この場合、仲介サーバ3が保持する関数テーブル802は、認証サーバ5が有する暗号化関数管理部17の関数テーブルと同一のものでなければならない。

[0088]

図18は、本発明の実施形態の変形例におけるユーザー端末と仲介サーバと認 証サーバとの間のデータのやりとりを示すシーケンス図である。

前述の図13のシーケンス図では、ユーザー端末1よりカード番号を入力した 後に認証サーバで受付番号が発行され、これに基づいて仲介サーバ3でアプレッ トが生成・配信され、ユーザー端末1上ではこのアプレット上で暗証番号を入力 するようになっていた。

これに対して、図18のシーケンスでは、ユーザー端末1で処理要求がなされると、認証サーバ5からの受付番号・暗号化方法に基づいて仲介サーバでアプレットが生成・配信され、ユーザー端末1上ではこのアプレット上でカード番号と暗証番号を入力するようになっている。

これを具体的に説明する。

まず、ユーザー端末1上でユーザーがインターネットブラウザ等を通じて表示された処理要求のボタンをマウスでクリックすると(ステップ1801)、仲介サーバ3は、この処理要求があったことを認証サーバ5に通知する(1802)。認証サーバ5では、これに基づいて受付番号と暗号化方法(たとえば、暗号化関数「Y=3X-99」)を設定する(1803)。このステップ1803の処

理は前述の図13のステップ1303と同様である。ここで、たとえば受付番号として4912が認証サーバ5に付与されたとすると、この受付番号と暗号化方法とが仲介サーバ3に通知される(1804)。

仲介サーバ3ではこれに基づいて、アプレットを生成しユーザー端末1に配信 する(1805)。

ューザー端末 1 上では、仲介サーバ 3 から配信されたアプレットが実行され、 ユーザーからカード番号と暗証番号の入力を受け付ける(1 8 0 6)。ここで、 入力された暗証番号は、前述の暗号化方法に基づいてアプレット上で暗号化暗証 番号(ここでは、Y=3 X-9 9=3 \times 9 1 0 4-9 9=2 7 2 1 3 1 に変換されて仲介サーバ 3 に送られる(1 8 0 7)。

一方、認証サーバ5では、前記と並行して、前記暗号化関数「Y=3X-99」を暗号化関数管理部17から読み出すとともに(1809)、対象となるデータをオーソリデータベース7より読み出す(1810)。これには、カード番号とパスワード「9104」が含まれる。そして、読み出されたパスワードを、前記暗号化関数「Y=3X-99」によって暗号化する(1811)。そしてここで暗号化された数値と前述のユーザー端末1から通知された暗号化暗証番号「27213」と比較する(1812)。

この結果、オーソリデータベース7に格納されていたパスワードを暗号化した ものと、ユーザー端末1からの暗号化暗証番号とが一致した場合には認証が成立 して認証サーバ5内で保持されていたユーザー情報が仲介サーバ3を介して(1 813)、ユーザー端末1に提供される(1814)。

このように図18に示した変形例では、ユーザーに対してカード番号と暗証番号を同じアプレット上で入力させるため、カード番号を入力してから暗証番号の入力画面を待つというようなユーザーにストレスを感じさせることがない。

また、図18ではステップ1806のアプレット上でカード番号と暗証番号の2つのユーザー情報を入力する例を示したが、ユーザー情報はこれらの2つに限られず、複数の項目を入力させるようにしてもよい。この例をシーケンス図で示したものが図19である。

同図に示すように、オーソリデータベース7には複数の項目のデータが登録さ

れており、これらと入力されたユーザー情報が照合されることになる。

なお、詳細は図13および図18で説明したものと同様であるので説明は省略 する。

【発明の効果】

本発明によれば、ユーザー端末からの認証業務に対して、仲介サーバを経由することにより認証サーバの存在そのものを秘密化できる。

[0089]

また、仲介サーバによって当該セッション限りの使い切りの暗号化プログラムを提供し、この暗号化プログラムによってユーザー端末上で入力データを暗号化できるため、通信路上での漏洩に対してもセキュリティの高いデータ通信が可能となる。

[0090]

さらに、前記暗号化プログラムは当該セッション限りの使い切りの暗号化プログラムであるため、漏洩したデータに基づいて第三者がセッションを開始しても暗号化プログラムが一致することはなく、不正アクセスを防止できる。

【図面の簡単な説明】

- 【図1】 本発明の実施形態におけるシステム構成を示す概略図
- 【図2】 受付データベースの内容を示す説明図
- 【図3】 オーソリデータベースの内容を示す説明図
- 【図4】 実施形態の受付処理における仲介サーバと認証サーバの機能ブロック 図
- 【図5】 実施形態の認証処理における仲介サーバと認証サーバの機能ブロック 図
- 【図 6 】 実施形態において、ユーザー端末に提供される H T M L ファイルと暗 号化アプレットの生成手順を示すブロック図
- 【図7】 実施形態において、ユーザー端末に提供されるHTMLファイルのソ ースコードを示す説明図
- 【図8】 実施形態の仲介サーバでの暗号化アプレットの生成方法の変形例を示すブロック図

- 【図9】 実施形態の暗号化テーブルを示す説明図(1)
- 【図10】 実施形態の暗号化テーブルを示す説明図(2)
- 【図11】 実施形態の暗号化テーブルを示す説明図(3)
- 【図12】 実施形態のアプレットのテンプレートを示す説明図
- 【図13】 実施形態においてユーザー端末と仲介サーバと認証サーバとの間の
- データのやりとりを示すシーケンス図
 - 【図14】 実施形態のユーザー端末の表示画面(1)
 - 【図15】 実施形態のユーザー端末の表示画面(2)
- 【図16】 実施形態のユーザー端末の表示画面(3)
- 【図17】 実施形態のユーザー端末の表示画面(4)
- 【図18】 実施形態の変形例におけるユーザー端末と仲介サーバと認証サーバ との間のデータのやりとりを示すシーケンス図(1)
- 【図19】 実施形態の変形例におけるユーザー端末と仲介サーバと認証サーバ との間のデータのやりとりを示すシーケンス図(2)

【符号の説明】

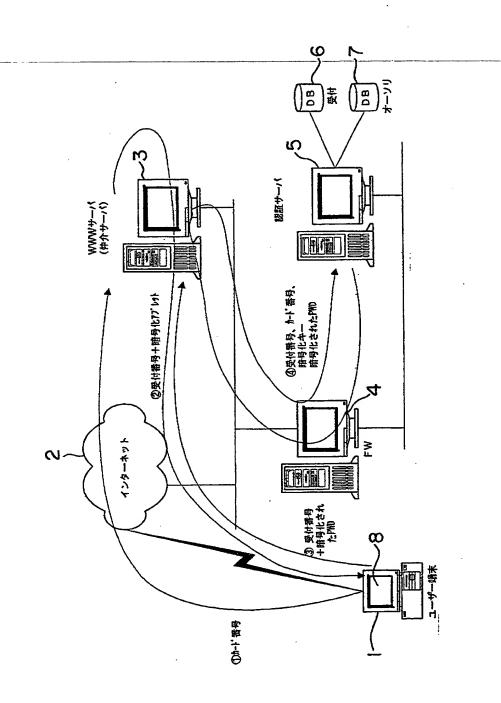
- 1 ユーザー端末
- 2 インターネット
- 3 仲介サーバ
- 4 ファイアウォールサーバ
- 5 認証サーバ
- 6 受付データベース
- 7 オーソリデータベース
- 11 ブラウザ
- 12 サーバプログラム
- 13 受付サーブレット
- 14 キュー
- 15 キューフェッチ
- 16 オーソリUA
- 17 暗号化関数管理部

- 20 仲介UA
- 21 暗号化アプレット
- 25 認証サーブレット
- 26 ユーザー情報データベース
- 27 認証結果データベース
- 28 認証部
- 61 テンプレート
- 62 HTMLデータ
- 801 暗号化キー
- 802 関数テーブル

【書類名】

図面

【図1】



【図2】

<受付DB>

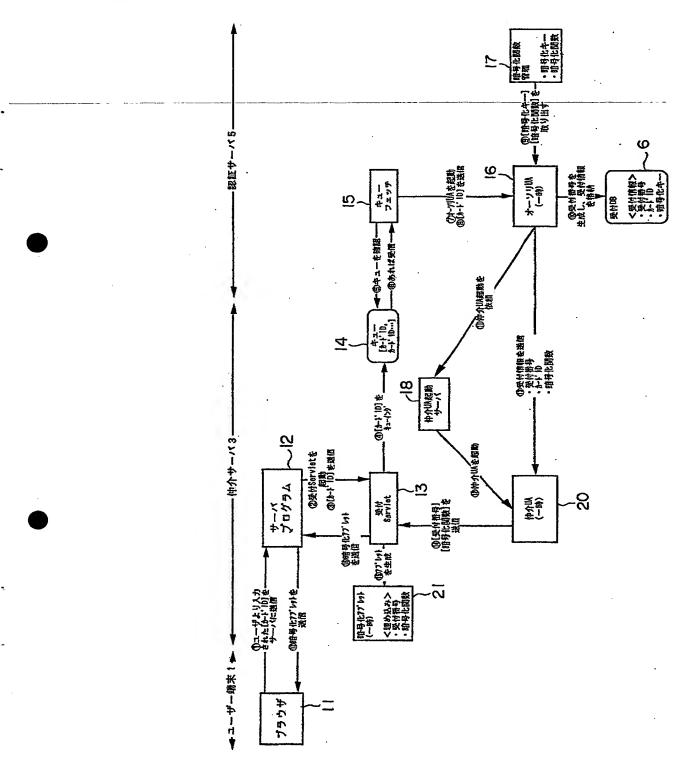
受付番号	認証サーバで打番された受付のための番号					
カードID	ユーザによって入力されたカード番号					
暗号化キー	暗号化アルゴリズムを特定するためのキー					

【図3】

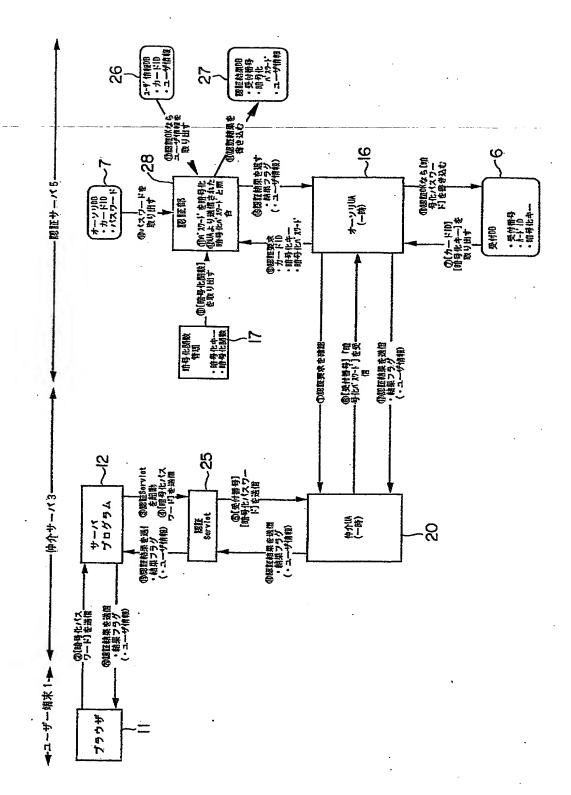
<オーソリDB>

カードID	あらかじめ登録されているカード番号	
パスワード	あらかじめ登録されているパスワード	

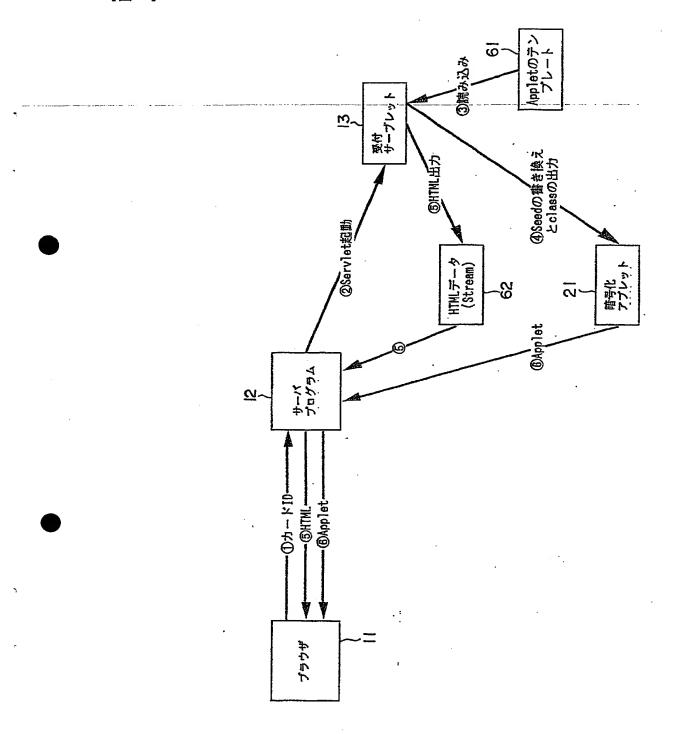








【図6】



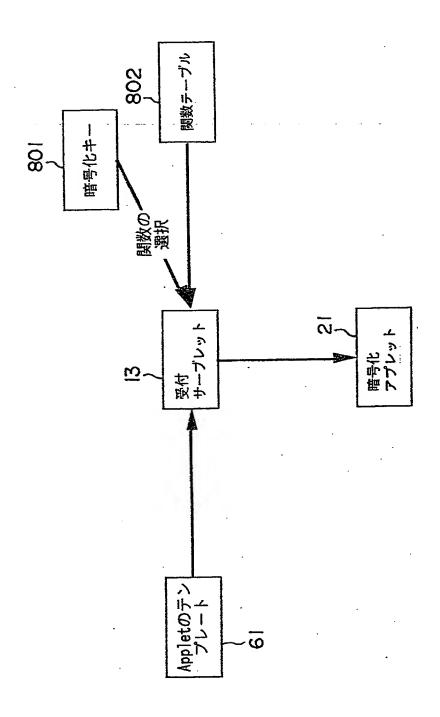


```
<HTML>
<HEAD>
<TITLE>パスワード入力画面</TITLE>
</HEAD>
<BODY>

<APPLET CODE="OTP19980812114910.class" WIDTH=400 HEIGHT=300>
</APPLET>

</BODY>
</HTML>
```

【図8】



【図9】

a: マシン日付の日を使用する

[図10]

table B

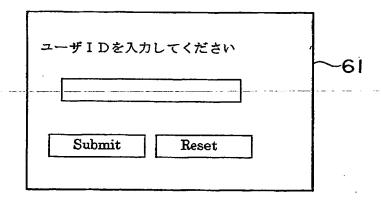
 $\begin{array}{rcl}
4 & Y & = & bX & + & 5 \\
5 & Y & = & bX & + & 7 \\
6 & Y & = & bX & + & 6
\end{array}$

b: マシン日付の月を使用する

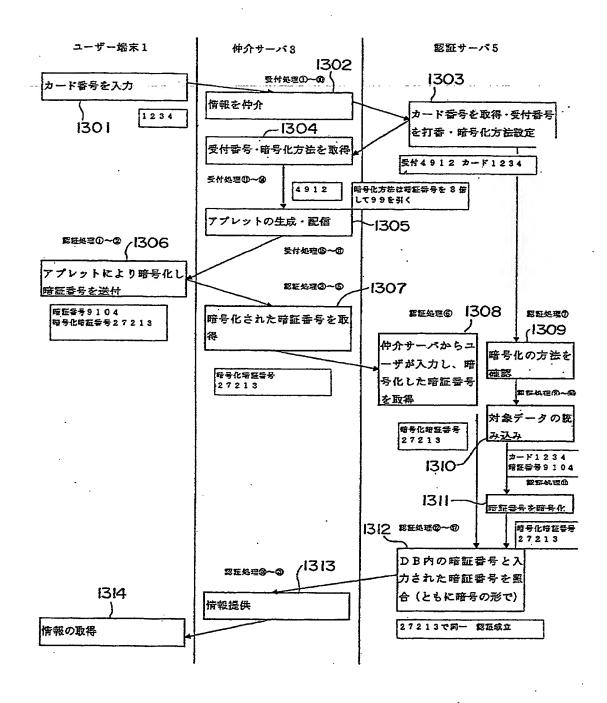
【図11】

日付の下1桁が1,	4,	7	Y	=	AX + B	+	С
日付の下1桁が2,	5,	8	Y	_	(A+B) X	+	С
日付の下1桁が3,	6,	9	Y		(A+C) X	+	В
日付の下1桁が0		·	· Y	=	(A+B+C)X	+	A

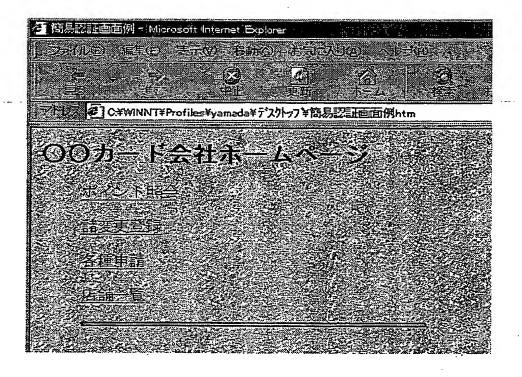
【図12】



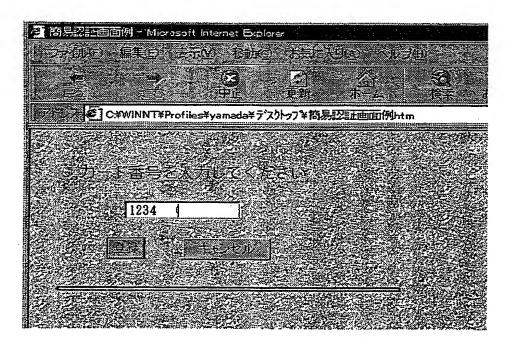




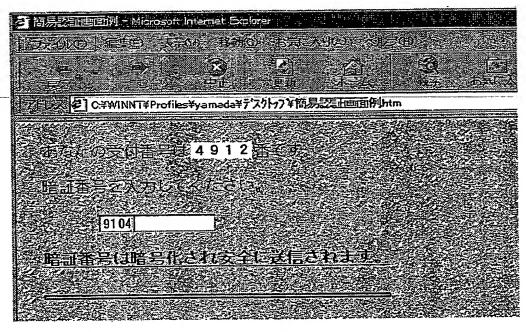
【図14】



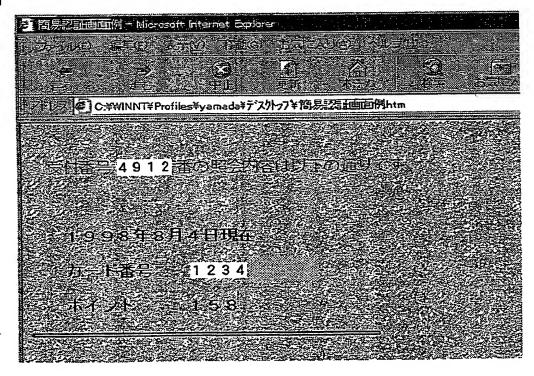
【図15】



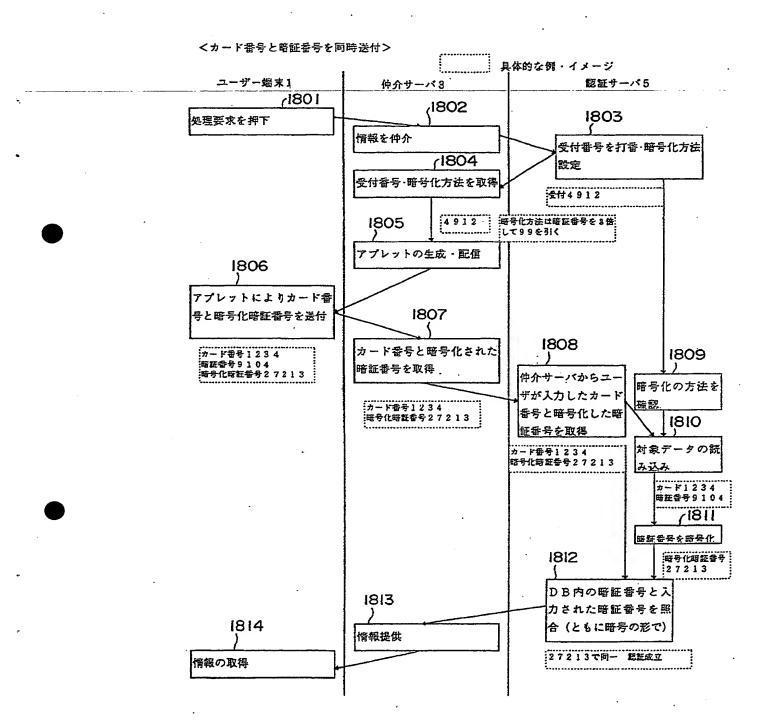




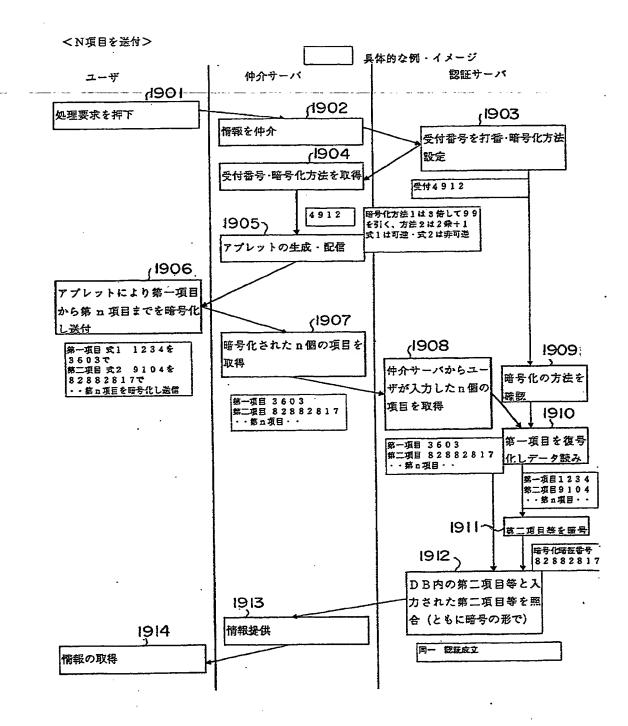
【図17】



【図18】







【書類名】

要約書

【要約】

【目的】 ネットワーク上のデータ通信時セキュリティを高める

【構成】 ユーザー端末でIDを入力すると、これが仲介サーバを経由して認証サーバに通知される。認証サーバではこのIDに基づいてその時点での暗号化情報を仲介サーバに通知する。仲介サーバではこの暗号化情報に基づいて使い切りのデータ入力用プログラムをユーザー端末に提供する。ユーザー端末で入力されたパスワードはこのプログラムで暗号化されて認証サーバに通知され、認証サーバでその正当性がチェックされる。このように仲介サーバを経由させるために認証サーバそのものの秘匿性を維持できる。また、使い切りのプログラムをJAVAアプレットのような形式で提供することで当該セッションを傍受した第三者の不正アクセスを防止できる。

【選択図】 図1

委 任 状

平成 / 0年 / /月 / 0日

私は、識別番号100085693 弁理士 峯 唯 夫 氏を代理人として、下記事項を委任します。

一記一

- 1. この特許出願 に関する一切の件
- 2. この特許出願の放棄若しくは取下げ
- 3. この特許出願に基づく特許法第41条第1項又は実用新案法第8条第1項 の優先権主張又はその取下げ
- 4. 特許法第44条第1項の特許出願出願の分割
- 5. 特許法第46条第1項及び第2項の出願変更
- 6. この特許出願についての特許法第121条第1項の規定による審判の請求 若しくはこれら審判の取下げ
- 7. この出願の特許後における異議申立事件
- 8. 復代理人の選任又は解任

住所

名称 代表者 東京都豊岛区東池袋ITB44番3号 株式会社セゾン情報システムズ 代表取時役社長 失 山 数 明 漢書記 【書類名】

職権訂正データ

【訂正書類】

特許願

<認定情報・付加情報>

【特許出願人】

【識別番号】 595177947 595177947

【住所又は居所】

東京都豊島区東池袋1丁目44番3号

【氏名又は名称】

株式会社セゾン情報システムズ

【代理人】

申請人

【識別番号】

100085693

峯 唯夫

【住所又は居所】

東京都新宿区高田馬場1-5-19 KFビル7階

【氏名又は名称】

【提出された物件の記事】

【提出物件名】

委任状(代理権を証明する書面) 1



出願人履歴情報

識別番号

(595177947)

1. 変更年月日 1995年11月24日

[変更理由] 新規登録

住 所 東京都豊島区東池袋1丁目44番3号

氏 名 株式会社セゾン情報システムズ